PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-051358

(43) Date of publication of application: 20.02.1998

(51)Int.CI.

H04B 3/36

H04B 3/02

H04Q 9/00

(21)Application number: 08-

(71)Applicant: HITACHI DENSHI

199955 LTD

(22)Date of filing:

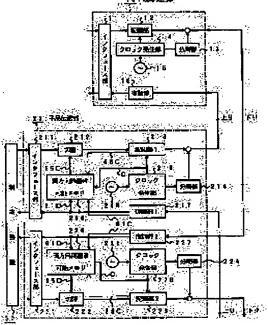
30.07.1996 (72) Inventor: SUGIYAMA SHIZUO

(54) REPRODUCTION REPEATER

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To shorten a transmission delay time and to perform stable multi-stage reproduction relaying by performing a reproduction processing in a data transmission part without processing the part to be reproduction relayed of data in a data processing part.

SOLUTION: The element parts of the device of the master station of the reproduction relay and one slave station are composed of a master station transmission part 10, a slave station transmission part 20 and the terminal equipment 30 of the slave station 2. In the



slave station transmission part 20, in both incoming direction and outgoing direction, output (data and clocks) from the slave station transmission part 20, demodulation parts 217 and 227 are sent to the terminal equipment 30 through an interface part 211 or 221. In the meantime, the data from the demodulation parts 217 and 227 are inputted to both-direction readable and writable memories 216 and 226. In this case, while inputting the data demodulated in the slave station transmission part 20 to the both-direction readable and writable memories 216 and 226, the data stored in the memories 216 and 226

are outputted as modulation data to the slave station of the next stage. That is, the data of the next slave station are transmitted from the middle of data reception.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

26.03.2002

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-51358

(43)公開日 平成10年(1998) 2月20日

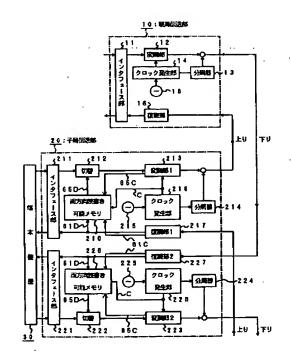
(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	庁内整理番号	FΙ			技術表示箇所
H04B	3/36			H 0 4 B	3/36		
	3/02	,	•		3/02		
H 0 4 Q	9/00	3 2 1		H 0 4 Q	9/00	3 2 1	D
				審查請求	決請求	請求項の数4	OL (全 7 頁)
(21)出願番号		特顯平8-199955	-	(71) 出顧人		129 子株式会社	
(22)出願日		平成8年(1996)7月30日				千代田区神田和泉町1番地	
			(72) 発明者	(72)発明者 杉山 静夫 東京都小平市御幸町32番地 日立電子株式 会社小金井工場内			
				1			

(54) 【発明の名称】 再生中継装置

(57)【要約】

【課題】 再生中継の方式として復調データすなわち、再生データから得られるクロック信号を用いて次段の変調をする再生中継方式が従来からあるが、この場合、再生中継毎にクロック信号にジッタが増大し、再生中継段数は極端に少なくせざるを得ない。本発明はデータ長が長く、しかも、再生中継段数を多く必要とする場合に効率よく再生中継する装置を提供する。

【解決手段】 本発明は、親局からのデータをアナログ信号に変調して送信し、子局では復調し、さらに変調して次の子局へ送信する多段再生中継する装置において、前記子局の伝送部で復調したデータを同時読書き可能な記憶回路へ入力しつつ、該記憶回路に記憶されたデータを次段の子局への変調データとして出力するようにしたものである。



1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 親局からのデータをアナログ信号に変調して送信し、子局では復調し、さらに変調して次の子局へ送信する多段再生中継する装置において、

前記子局の伝送部で復調したデータを同時読書き可能な 記憶回路へ入力しつつ、該記憶回路に記憶されたデータ を次段の子局への変調データとして出力することを特徴 とする再生中継装置。

【請求項2】 親局からのデータをアナログ信号に変調 して送信し、子局では復調し、さらに変調して次の子局 10 へ送信する多段再生中継する装置において、

前記子局装置は、端末装置と、伝送部で構成され、該伝送部は、子局側から親局側への信号の伝送方向に位置した上り側と親局側から子局側への信号の伝送方向に位置した下り側との二つの構成を持ち、各々は、

受信信号を復調する復調部と、該復調されたデータを記憶する同時読書き可能な記憶回路と、該復調部で復調されたデータを前記端末層へ送出するためのインターフェース部と、前記記憶回路の出力データか前記端末装置側から前記インターフェイス部を経由し出力されるデータ 20かの何れかを選択する切換器と、該切換器からのデータを変調する変調部を有することを特徴とした再生中継装置

【請求項3】 請求項2記載の再生中継装置において、前記同時読書き可能な記憶回路は入力データのバッファ部と、該バッファ部ののデータをデコードするデコーダ部と、該デコーダ部の出力を記憶するメモリ部と、該メモリ部の出力をデコードするデコーダ部と、該デコーダ部出力のバッファ部とによ成り、前記入力側のバッファは前記復調部からの受信クロックにより動作し、前記出力側のバッファは前記変調部からの送信クロックにより動作することを特徴とする再生中継装置

【請求項4】 請求項2記載の再生中継装置において、前段の子局または親局からのデータが自己の子局のアドレスのデータではない場合、自己の子局の前記インターフェース部以降の回路へは前記データを入力しないことを特徴とする多段再生中継装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、データ伝送の再生 40 中継に関するものである。

[0002]

【従来の技術】再生中継のシステム構成を図8に示す。 1つの親局1に対してn局の子局2があり、図8に示すように親局1からは子局2-1から順番にデータが送られる。その様子は図7に示すように各子局2で再生中継され子局2-nまで伝送される。なお、dは伝送されるデータ、fはフラグである。この例は従来のデータ再生中継をした場合を示すものである。図7はデータ量が少ない場合を示したものであり、子局2-nまでの伝送時50

間はデータ量が少ない(例えば10ビット(1ビット= 1/9600msec))のであまり問題にはならない ことを示している。

【0003】図5は、従来の再生中継装置を説明する機能プロック図である。図5において、10は親局電送部、21は子局2の電送部を示す、30は子局2の端末装置で、具体的には、例えば、システムが、変電所の集中制御装置のようなものであれば、その端末制御装置である。

【0004】親局1の電送部10は、インターフェース部11、変調部12、クロック発生部14、分周器13、発信器15、復調部16より成る。

【0005】21は子局の電送部で、上り側は、切り換え器232、変調部236、発信器235、クロック同期部238、クロック再生部234、復調部237より成る。下り側は、変調部246、クロック同期部248、クロック再生部244、復調部247より成る。231はインターフェース部である。ここで、「上り」とは子局2側から親局1側への方向を示し、「下り」とは親局1側から子局2側への方向を示す。

【0006】従来の再生中継は、データ量が少ないことから子局の伝送部21ではなく図示しないデータ処理部分で受信したデータを全てバッファ等にメモリして、その後、下位の局へ伝送するための新たにデータを作成して伝送を行なう再生中継方式であった。

【0007】ところがこの再生中継方式であると、図6に示すようにデータDの量が例えば100~200ビットと多くなった場合、親局1から最終子局2-nに到達する時間(伝送時間)が長くなってしまい、実用化できる子局2の台数nが小さくなってしまう。なお、同図において、Fはフラグである。また、伝送部から受信したデータはすべてデータ処理部に送られ、その後に、データ処理部で処理されることになる。このため、データ長が長いデータを処理するのにデータ長分だけ時間がかかる

【0008】最近では大量のデータを伝送することが必要となってきている。したがって、このようなシステムでは、効率的でないことが理解できる。一例として、子局数nは10局~20局のシステムでは伝送遅延時間は約10から20msecとなる。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】前述の従来技術には、データ量が多くなればなるほど伝送遅延時間が大きくなる欠点がある。本発明はこれを解決するため再生中継する部分を子局のデータ処理部ではなく伝送部にて再生中継する方式を提供するものである。伝送部で再生中継した場合、周波数ずれの対策を伝送部またはデータ処理部で実行する必要があるが、伝送部で処理する方が簡便な処理ができる。

0 【0010】それは、自局のアドレスでないデータを受

2

信した場合は通信処理部前段で処理したデータをすぐに 通信処理部後段から切り替え部を通して変調部へ出力す る動作ができる。すなわち、データの遅延を最小限で処 理できる効果がある。

【0011】本発明の第1の目的は伝送遅延時間を短縮 することであり、第2の目的は安定した多段再生中継を 提供することにある。

【0012】更に伝送部で再生中継するにもかかわらず クロックの周波数ずれによる復調データのエラー、位相 ジッタによる問題(段数増加することに増えてある段数 10 を越えたときに再生中継できなくなる) を解決するもの である。

【0013】変調された信号を復調するとき、変調信号 から変調のタイミングを抽出して再生する。このとき、 再生したタイミング信号は1サイクル毎にパルス幅が少 しづつ変化する。これをタイミングジッタといい、復調 したときに必ず発生する。受信した信号から作成したタ イミング信号(ジッタを含)を使って、次の変調タイミ ングにすると次の復調する段階で前のジッタがさらに追 加されることになる。このように、ジッタは復調毎に重 20 畳する。

【0.014】次に、周波数ずれについて説明する。親局 の変調部の発信源の周波数をflとし、各子局の発信源 周波数をf2, f3··・とする。これらの周波数は各 伝送部の水晶発信器から出力されるものであり、周波数 はすべて異なった周波数である。これを周波数ずれとい

【0015】このような、周波数ずれによりデータの欠 落が生ずる。例えば周波数 f 1 で変調した信号を復調し て次の変調はf2の周波数で変調すると、(f1-f 2) の時間差が発生する。例えばf1=9601Hz、 f2=9599Hzとし、平均的に9600bpsのデ ータ伝送をしているとした場合、9600ビットのデー タを送ったとき、一方は9601ビット送り、一方は9 599ビット送ることになる。すなわち、データをその まま次の段へ渡すとある時間経過すると(9600ビッ ト送信後) 2ビットデータが欠けてしまうことになる。 これを周波数ずれによるデータの欠落という。このよう にして、ある子局が段数を越えると再生中継が不可能と なる。

[0016]

【課題を解決するための手段】第1の目的を達成するた めに、データの再生中継する部分をデータ処理部で処理 するのではなく、データ伝送部の中で再生処理するもの

【0017】更に第2、第3の目的を達成するため、各 子局の伝送部にデータバッファを使用することにより、 タイミングジッタ(受信クロック)の影響は、データの バッファメモリで解消することにしたものである。ま

のクロックの周波数ずれであるが両方向読み書き可能メ モリにより、書込みしたデータを書込みした時のクロッ クとは別のクロックですべて読出しできるので、周波数 の偏差の影響を受けることがない。

[0018]

【発明の実施の形態】データバッファ方式の本発明の再 生中継方式について以下説明する。

【0019】なお、システムの全体構成は図8に示すよ うに従来と同じである。

【0020】図1は本発明の実施を示すブロック図で、 同図は再生中継の親局1と1つの子局2の装置構成の一 部を示したものである。同図において、10は親局電送 部、20は子局2の電送部を示す、30は子局2の端末・・ 装置である。

【0021】親局1の電送部10は、インターフェース 部11、変調部12、クロック発生部14、分周器1 3、発信器15、復調部16よりなり、これは先に説明 した図5の従来装置の親局電送部10の構成と同一であ る。一方、子局電送部20は、インターフェース部21 1、切り換え器212、変調部213、発信器215、 クロック発生部218、分周器214、復調部217、 両方向読み書き可能メモリ216より成る上り側の構成 と、インターフェース部221、切り換え器222、変・・ 調部223、発信器225、クロック発生部228、分 周器224、復調部227、両方向読み書き可能メモリ 226より成る下り側とにより構成される。

【0022】次に、この動作を図4のタイミングチャー トを参照し説明する。

【0023】上り方向、下り方向とも子局伝送部20、 30 復調部217,227からの出力(データ及びクロッ ク) はインターフェース部211又は221を介して端 末装置30へ送られる。一方、復調部217、227か らのデータは、両方向読書き可能メモリ216, 226 に入力される。

【0024】図2にこのメモリ216、226の機能ブ ロックを示す。同図において、61は入力バッファ、6 2はデコーダ、63はメモリ、64はデコーダ、65は 出力バッファである。 とのメモリは、一例として、デュ アルポートRAMである。

【0025】入力されるデータ61Dは、復調した受信 クロック、すなわち、制御信号で図2に示す入力バッフ ァ61に入る。データはデコーダ62でデコードしメモ リ63に格納され出力バッファ65は変調する送信クロ ック65C(制御信号)でデータ65Dを出力する。

【0026】との実施例により、データが親局1から子 局2に伝送される状況を図3に示す。

【0027】同図は親局1から子局2-1を出るまでの 伝送時間及び、各子局の伝送時間を t で示している。従 来方式(図6)では各子局はデータDすべてを受信して た、データバッファ方式で次に問題になるのは、子局間 50 から、次の子局へデータを渡すことになっていたが本実

施例ではデータ受信の途中から次の子局のデータを送信 することができる。従って、大幅にデータ伝送遅延を少 なくすることができる。

【0028】受信クロック61Cは復調部217,22 7から再生される受信タイミング信号のことである。 こ のクロックはデータとタイミングの位相関係が常に一定 であり、タイミングの立ち上がり、または、立ち下がり がデータの中央点の関係を持っている。すなわち、との タイミングで、データが1または0かを判定する。一 方、送信クロック65Cは両方向読み書き可能メモリ2 10 16、226から入力されたデータを読み出すための信 号である。

【0029】ここで、受信クロック61Cと送信クロッ ク65Cは当然周波数に偏差がある。しかし、その偏差 には規定値があり、水晶発振器の±100ppm程度が アナログ伝送用に使われている仕様であり、この偏差と データ長を考慮してバッファするメモリを用意しておく ことにより、受信と送信クロックのずれにより復調でき ないことはなくなる。つまり、図1のブロック図及び図 4の詳細タイムチャートで説明したように、受信データ 20 はそのままバッファメモリに格納し、データを出力する 場合は、クロックの周波数ずれ分が吸収できるバッファ メモリを準備し最低でも1バイト以上の遅らせた信号で データを出力することで周波数ずれは吸収できる。

【0030】とのようにして、システム及び伝送速度に よりバッファ量が可変となり、 t の時間が変わることに なる。しかし、偏差が100ppm程度であるのでtは 非常に小さい時間となる。

【0031】また、上記実施例の再生中継装置におい て、前段の子局2または親局1からのデータが自己の子 30 読書き可能メモリ、211、221 インターフェース 局のアドレスのデータではない場合 (すなわち、自局宛 のデータではない場合)、自己の子局のインターフェー ス部211、221へは前記データを入力しないように*

* し、端末装置30の負担を軽くすることができる。 [0032]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 第1に多段中継における伝送遅延時間を短縮することが できる。更に性能的に安定した多段中継を提供できる。

【0033】伝送時間については、従来方式ではデータ 長×子局数が全体システムでの遅れ時間となってしまう が、本発明では最低でも子局数分の1、即ち1データ長 の範囲内には短縮するとができる。・・

【0034】また、本発明は、子局間のクロック周波数 ずれは、送受信間1対向の偏差内であり、周波数ずれが 重畳することはないため、安定した多段再生中継システ ムが構築できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施例のブロック図。

【図2】本発明の実施例における両方向読書き可能メモ リのブロック図。

【図3】本発明の実施例における再生中継のタイムチャ → ト.

【図4】本発明の実施例における子局伝送部の動作タイ ミングチャート。

【図5】従来の再生中継装置ブロック図。

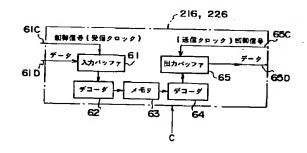
【図6】従来の再生中継におけるタイムチャート。

【図7】従来の再生中継におけるタイムチャート。

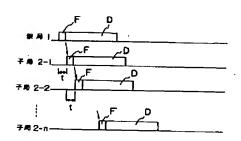
【図8】再生中継方式全体のシステムブロック図 【符号の説明】

10 親局伝送部、20 子局伝送部、30 端末装 置、61 入力バッファ、62、64 デコーダ、63 メモリ、65 出力バッファ、216、226両方向 *部、212、222 切換器、213、223 変調 .部、217、227 復調部、214、224 分周 器、218、228 クロック発生部、

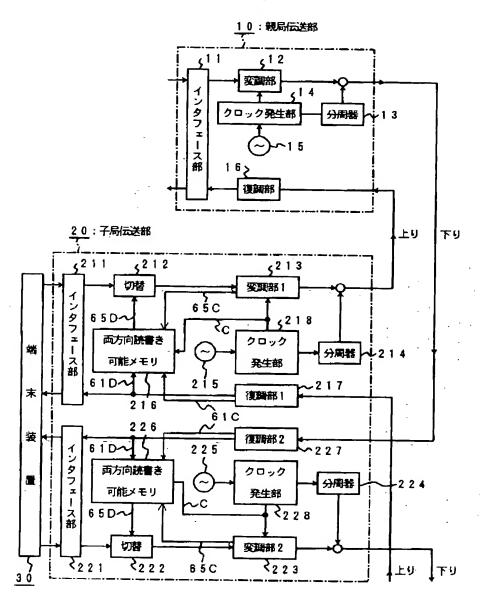
【図2】



【図3】

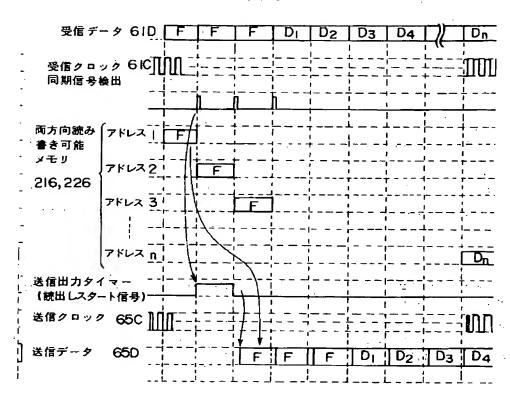


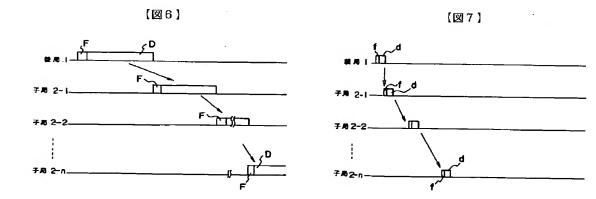
【図1】



(図8) (図8) (図8) (図8)

【図4】





【図5】

